## **FACSIMILE STORAGE CONVERTING SYSTEM**

Patent Number:

JP58138162

Publication date:

1983-08-16

Inventor(s):

KANAI HIROSHI; others: 01

Applicant(s):

HITACHI SEISAKUSHO KK

Requested Patent: JP58138162

Application Number: JP19820019664 19820212

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04N1/00

EC Classification:

Equivalents:

### **Abstract**

PURPOSE:To reduce the load for the facsimile data conversion control and the file capacity, by encoding and communicating encoded facsimile data in the form matched to the standards of a facsimile device at the reception side, after the data is decoded into the original facsimile data.

CONSTITUTION: When only the sub-scanning line density of stored facsimile data is dissident with the standards of the reception side, the data is matched by eliminating the data for one line's share at every other line in decoding the data at a decoding section 4. Since the amount of facsimile data encoded at an encoding section 3 is reduced by half of the data transferred from a facsimile data storage section 6, the data transferred to a facsimile device 1B is discontinuous. Then, the encoded data is not transmitted to the 1B directly but transferred to the section 6 for storage and after the decoding and storage of data for one original's share are finished, the data is transmitted again to the 1B.

Data supplied from the esp@cenet database - I2

## (9) 日本国特許庁 (JP)

⑩特許出願公開

# ⑫公開特許公報(A)

昭58-138162

(1) Int. Cl.<sup>3</sup>
H 04 N 1/00

識別記号 104 庁内整理番号 7334-5C 砂公開 昭和58年(1983)8月16日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 5 頁)

∮ファクシミリ蓄積変換方式

20特 願

願 昭57-19664

20出

願 昭57(1982)2月12日

⑫発 明 者 金井博

横浜市戸塚区戸塚町216番地株

式会社日立製作所戸塚工場内

⑰発 明 者 西島富久

横浜市戸塚区戸塚町216番地株 式会社日立製作所戸塚工場内

切出 願 人 株式会社日立製作所

東京都千代田区丸の内1丁目5

番1号

個代 理 人 弁理士 福田幸作

外1名

明細

発明の詳細な説明

本発明は、ファクシミリ通信網において、符号

化方式、1ライン最小伝送時間、副走査線密度等の規格が異なるファクンミリ装置相互間の通信を可能とするファクシミリ蓄積変換方式に関するものである。

ファクシミリ通信は、使用する回線が専用回線 または回線交換回線のいずれであつても、送信機、 受信機の符号化方式、1ライン最小伝送時間、副 走査線密度等の規格が同一であることが必要で、 上記規格の異なるファクシミリ装置相互間では、 そのまま通信を行うことができなかつた。

近年、ファクシミリ通信網の拡大に伴い、異機種の装置間の通信の必要性が生じ、規格の統一化、標準化も行われているが、その中でもオプション機能の具備も認められており、必ずしも完全に規格が統一されている状態ではない。

一方、蓄積交換装置を用いたファクンミリ通信網において、送信側のファクンミリ装置の送信時には、受信側のファクンミリ装置の規格が不明であるので、その蓄積交換装置に蓄積されたファクンミリデータの符号化方式、1 ライン 最小伝送時

(1)

持開昭58-138162(2)

大きくなつて経済的でない。

本発明の目的は、上記した従来方式の問題点を解決し、符号化方式・1 ライン最小伝送時間・副走査線密度等フェーズ B の所定の規格が異なるファクシミリ装置相互間においても通信を行うことができ、かつ、ファクシミリデータ変換制御のための負荷を軽減し、ファイル容量を減少した経済的なファクシミリ蓄積変換方式を提供することにある。

本発明の特徴は、蓄積交換装置で受信したファクシミリデータを一旦そのままの形式で蓄積しておき、当該データを受信側へ出力する場合において、その符号化方式、1ライン母小伝送時間。別はを査緩密度等その他フェーズBにおける所定の規格と異なるときは、符号化されている当該ファクシミリデータとした形式を復号化して原始ファクシミリデータとした形式で符号化して通信しうるようにしたファクシミリ蓄積変換方式にある。

(4)

の機能を説明しておく。これらは、モデム2A. 2 Bおよび符号化部3,復号化部4に関し、これ らの内部のシリアルデータ処理を行うために、バ ス9を介してのインタフェース上で、データのシ リアル・パラレル相互変換を行い、中央処理部8 との間でデータの入出力を行わしめるものである。

まず、モデム2A,2Bまたは符号化部3,復 号化部4が中央処理部8からデータを取り込む場合は、中央処理部8が入出力パッフア50を介してレジスタ51にセットしたパラレルデータをレジスタ51がシリアルデータに変換して行うデータの転送の各回の転送量は、1回目にパッフア52の容量分、2回目以降に1/2容量分である。中央処理部8による2回目以降のデータの転送のタイミングは、カウンタ53がパッフア52の1/2の容量分をカウントした後、フラグレジスタ54に立てたフラグを検出することによつて行

モデム2A,2Bまたは符号化部3,復号化部

間, 副走査線密度等の規格(フェーズBにおける 特定のもの)が受信側のファクシミリ装置の規格 と異なると、受信側のファクシミリ装置。上記書 積交換装置間での手順上で通信形体を一致させる ととができず、受信側のファクシミリ接置に対し て上記の書積されているファクシミリデータを転 送することができない。

従来の蓄積交換装置では、上記問題点の対策として、例えば、受信したファクシミリデータを受信時にすべて復号化し、この原始ファクシミリデータを一旦蓄積した後、受信側のファクシミリ装置への転送時にファクシミリデータを符号化し、データの整合を行うという方式をとつていた。

しかしながら、このような従来方式では、次のような問題があつた。

- (1) 受信時にすべてのデータを復号化しなければ ならないので、データ変換制御のための負荷が 値めて大きくなる。
- (2) 復号化した原始ファクシミリデータを蓄積しているので、蓄積装置のファイル容量が極めて

(3)

以下、本発明の実施例を図に基づいて説明する。 第1図は、本発明に係るファクシミリ蓄積変換 方式による蓄積交換装置の一実施例のプロック図、 第2図は、そのバスインタフェース部の一実施例 のプロック図、第3図は、同通信シーケンス図で ある。

第1図において、1 A、1 Bは、それぞれ、ファクシミリ装置、2 A、2 Bは、若積交換装置MEXに保り、ファクシミリ装置1 A、1 Bに対応するモデム、3 は、同じく、符号化部、4 は、同じく、復号化部、5 A、5 Bおよび5 C、5 Dは、同じく、それぞれ、モデム2 A、2 Bおよび符号化部3、復号化部4 に対応するパスインタフェース部、6 は、同じく、ファクシミリデータ蓄積部、7 は、同じく、主記憶部、8 は、同じく、中央処理部、9 は、同じく、パスである。

また、第2図において、50は、入出力バッフ ア、51は、レジスタ、52は、バッファ、53 は、カウンタ、54は、フラグレジスタである。

最初に、このパスインタフェース部 5 A ~ 5 D

特開昭58-138162(3)

4から中央処理部8へデータを出力する場合は、データの流れが上記と逆になる。すなわち、フラグは、毎回、バッフア52の1/2の容量分のデータをカウンタ53がカウントした後にレジスタ58に立てる。フラグの消去は、データの取込み、出力の場合とともに、1回目の中央処理部8のアクセス時に行う。

次に、ファクシミリ装置1A,1Bと蓄積交換 装置MEXとの間で取り扱う画像データの規格は、 画像データの送受信前に両者間での手順時(フェ ーズB)に決定する。手順は、例えば、通常のファクシミリ装置間の手順と同様にCCITTのT. 30を用いるものとする。

この手順は、第3図に示すように、まず、ディジタル識別信号DIS、デイジタル命令信号DCSにより、符号化方式、1ライン最小伝送時間。副走査線密度等のフェーズBにおける規格を決定する。次いで、モデムトレーニング信号TCF、受信準完了信号CFRか送受され、送信側は、受信側から上記信号CFRを受け取つた時点から画像

ッファリングをする。次いで、主記憶部 7 により、 これをファクンミリデータ蓄積制御部 6 へ転送・ 蓄積する。

(7)

このように、ファクシミリデータ受信の場合には、その符号化方式、1ライン最小伝送時間、副送査線密度等について何の変換も行わず、受信したままの形式でファクシミリデータの符号化方式、1ライン最小伝送時間、副送査線密度等が受信側の規格と一致している場合のファクシミリデータ送信。

この場合には、ファクシミリデータに対して何の変換も加える必要はなく、そのままの形式で受信側のファクシミリ装置1Bへ送信する。すなわち、画像データをファクシミリデータ審積部6から主記憶部7へ転送した後、主記憶部7から受信側のファクシミリ装置1Bへ連続して当該ファクシミリデータを送信する。

(3) 蓄積しているファクシミリデータの符号化方式,1ライン最小伝送時間が受信側の規格と不

データ DATA (ファクンミリデータ) の送信を開始する。

審積交換装置MEXが送信側の場合は、上記信号DCSを送信した時点で、復号化部4.符号化部3を使用し、蓄積している画像データを手順上で決定した規格へ変換するか否かを決定する。蓄積している画像データDATAの規格と手順上で決定した規格とが一致している場合は、その変換をしたのでそのままの形で送信し、不一致の場合は、所要の変換をした後に送信する。

なお、上記変換の要否の判断,処理は、中央処理部8によつて行われる。

最後に、蓄積交換装置MEXにおける、ファクシミリデータの流れ、および各部におけるファクシミリデータの処理について項を追つて説明する。
(1) ファクシミリデータ受信。

例えば、送信側のファクンミリ装置 1 Aからの データをモデム 2 Aで復調し、これをパスインタ フェース部 5 Aでシリアル/パラレル変換をし、 中央処理部 8 の制御により、一旦主記憶部 7 にパ

(8)

一致の場合のファクシミリデータ送信。

この場合には、蓄積しているファクシミリデータは、そのままの形式で送信することができず、 そのため、受信側のファクシミリ装置1Bの規格 に整合する形式に変換しなければならない。

フアクンミリデータの受信側のフアクンミリ装置 1 Bへの整合化は、一旦、符号化されているファクンミリデータを復号化して原始ファクンミリデータを作成した後、上記受信側の規格に整合した形式で再び符号化をするという方式で行う。

最小伝送時間が異なる場合も、符号化のときに整合する。すなわち、符号化した後、上記受信仰の規格に合う1ライン最小伝送時間になるように"0"ビットを適宜挿入する。

そのファクンミリデータの流れは、ファクンミリデータ蓄積制御部 6 , 主記憶部 7 を経て復号化部 4 で復号化された後、再び主記憶部 7 にパッファリングされ、更に、これが符号化部 3 で所望の形式で符号され、主記憶部 7 , パスインタフェース部 5 B , モデム 2 B を経由して、ファクシミリ

(9)

## 特開昭58-138162 (4)

装置1Bへのものとなる。

との一連のファクンミリデータの流れの中で、 符号化、復号化の指示および符号化方式、1ライン最小伝送時間の情報は、中央処理部8から符号 化部3、復号化部4に与えられる。

また、データの処理は、ファクシミリ原稿の1 枚分を単位として順番に行うのではなく、例えば、 1 k Bを単位として同時に行う。それは、上記1 枚分を単位として行うと、復号化したときに、例 えば、A4版で約500kBのデータ量となり、 その容量を主記憶部7で持つのは得策でないから である。

(4) 蓄積しているファクシミリデータの副走査線 密度のみが受信側の規格と不一致の場合のファ クンミリデータ送信。

これは、例えば、蓄積しているファクシミリデータが 7.7 ライン/mmで脱み取られたものであるのに対し、受信側のファクシミリ装置 1 Bは、3.85 ライン/mmの記録能力しか持つていない場合に生ずる。

(11)

が可能となるばかりでなく、ファクシミリデータ 変換の負荷を軽減するとともに、ファクシミリデ ータ蓄積部の蓄積容量を減少することができるの で、ファクシミリ通信網のサービス性向上, 拡大 化, 経済化に顕著な効果が得られる。

#### 図面の簡単な説明

第1図は、本発明に係るファクシミリ書積変換 方式による著積交換装置の一実施例のプロック図、 第2図は、そのパスインタフエース部の一実施例 のプロック図、第3図は、同通信シーケンス図で ある。

1 A, 1 B…ファクンミリ装置、2 A, 2 B…モデム、3…符号化部、4…復号化部、5 A~5 D …パスインタフェース部、6…ファクンミリデータ蓄積部、7…主記版部、8…中央処理部、9… パス。

> 代理人 弁理士 福田幸作 ( ( ( ( ( か 1 名 )

この場合は、例えば、復号化部4で復号化するときに、1ラインおきに1ライン分のデータを削除することによつて整合を行うことができる。しかし、符号化部3で符号化されたファクシミリデータ器積部6から転送されるデータ量の1/2となるので、ファクシミリ装置1Bへ転送するデータが不連続となるおそれがある。

その対策は、符号化したデータを直接にファクシミリ装置1Bへ送信せずに、再度ファクシミリデータ蓄積部6へ転送・蓄積した後、その原稿ー枚分の符号化・蓄積が終了してから改めてファクシミリ装置1Bへ送信することによつて達成される。

以上のようにして、ファクシミリデータ変換の 処理量を軽減し、また、ファクシミリデータ蓄積 容量を減少することができる。

以上、詳細に説明したように、本発明によれば、 符号化方式、1ライン最小伝送時間、副走査線密 度等の異なるファクシミリ装置間においても通信

(12)

## 架 1 回



